

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平9-55693

(43)公開日 平成9年 (1997) 2月25日

(51) Int. Cl. 6	識別記号	庁内整理番号	FI	技術表示箇所
H 0 4 B 7/26			H 0 4 B 7/26	P
FT 0 4 T 13/03			HOAT 13/00	न

審査請求 未請求 請求項の数13 OL (全 17 頁)

(21)出願番号	特願平7-204232	(71)出願人 000005108	
		株式会社日立製作所	
(22)出願日	平成7年(1995)8月10日	東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地	
V		(72)発明者 増井 裕也	
		東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地 棋	朱
		式会社日立製作所中央研究所内	
		(72)発明者 大越 康雄	
		東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地 棋	朱
		式会社日立製作所中央研究所内	
		(72)発明者 矢野 隆	
		東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地 梯	朱
		式会社日立製作所中央研究所内	
		(74)代理人 弁理士 小川 勝男	
		最終頁に続く	.

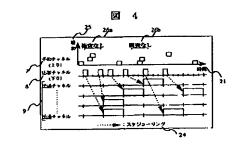
(54) 【発明の名称】 移動通信システムおよび移動端末装置

(57)【要約】

【目的】予約用制御パケットの衝突によるスループット 低下のない移動通信システムを提供する。

【構成】送信要求をもつ移動端末5が、予約チャネル7でCDMA方式により予約パケットを送信し、基地局4が、応答チャネル8に出力した応答パケットにより、要求元の移動端末が使用できる伝送チャネル9とタイムスロットを割当てる。予約チャネルでは、マッチドフィルタ70に対応した短い拡散符号を適用っする。

【効果】予約パケットをCDMA方式で送信すると、複数の予約パケットが時間的に重なって発生しても、タイミングにずれがあれば、基地局側で各パケットを独立に取り出すことができ、衝突による予約パケットの再送信をしなくても済むため、スループットを向上できる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】基地局と複数の移動端末との間の無線通信 区間に、移動端末から基地局へ向かう上り方向のデータ パケットおよび基地局から移動端末へ向かう下り方向の データパケットの送信に使用する複数の伝送チャネル と、移動端末から基地局に伝送チャネル割当て要求を示 す予約用制御パケットを送信するために使用される予約 チャネルと、基地局から移動端末に対してデータ送受信 すべき伝送チャネルを示す応答用制御パケットを送信す るために使用される広答チャネルとを設け、上記予約、 応答および伝送の各チャネルにそれぞれ固有の拡散符号 による符号分割多元接続(CDMA)方式を適用した移 動通信システムにおいて、データ送信要求をもつ移動端 末が、任意のタイミングで上記予約チャネルに予約用制 御パケットを送信し、基地局から上記応答チャネルに送 信した応答用制御パケットによって、各移動端末に使用 すべき伝送チャネルとタイムスロットとを指定し、各移 動端末が、上記応答用制御パケットで指定された伝送チ ャネル上の指定されたタイムスロットでデータパケット の送受信を行うようにしたことを特徴とする移動通信シ ステム。

【請求項2】データ送信要求をもつ各移動端末が、前記 伝送チャネルで送信するデータパケットに適用する拡散 符号よりも短い周期をもつ予約チャネルに固有の拡散符 号を適用して前記各予約用制御パケットのスペクトル拡散を行い、前記基地局が、上記予約チャネルに固有の拡散符号を設定したマッチドフィルタによって受信信号を処理し、該マッチドフィルタの出力を上記拡散符号の周期性を利用してパケット対応の複数の信号列に分離することを特徴とする請求項1に記載の移動通信システム。

【請求項3】前記基地局が、各移動端末に、各端末に固有のアドレス情報よりも短いローカルアドレスを付与し、各移動端末が前記応答チャネルで送信された応答用制御パケットのうち、上記ローカルアドレスを送信先アドレスとして含むパケットを受信処理することを特徴とする請求項1に記載の移動通信システム。

【請求項4】前記基地局が、各移動端末に、各端末に固有のアドレス情報よりも短いリンク番号を付与し、各移動端末が、上記リンク番号を宛先アドレスとして含むデータパケットを伝送チャネルに送信することを特徴とする請求項1に記載の移動通信システム。

【請求項5】前記基地局が、サービスエリア内のトラフィックの状況に応じたビジートーン情報を前記応答用制御チャネルまたはビジートーン専用のチャネルを通して定期的に送信するための手段を有し、データ送信要求をもつ各移動端末が、上記ビジートーン情報に基づいて予約用制御パケットの送信を制御することを特徴とする請求項1に記載の移動通信システム。

【請求項6】前記基地局が、過去一定期間に受信した予約用制御パケットの数に基づいて、次の一定期間に発生

する予約用制御パケット数を推定するための手段を有し、上記推定値と次の一定期間に伝送が予定されているパケット数とに基づいて前記ビジートーン情報を生成することを特徴とする請求項5に記載の移動通信システム。

【請求項7】前記各移動端末が、1つの予約用制御パケットで複数のデータパケットの送信を要求することを特徴とする請求項1~請求項6の何れかに記載の移動通信システム。

10 【請求項8】前記基地局が、移動端末にローカルアドレスを付与する制御パケットによって、該移動端末が受信動作すべき応答チャネルを指定することを特徴とする請求項3に記載の移動通信システム。

【請求項9】前記基地局が、同期信号成分を含むパイロット信号をパイロット用チャネルあるいは前記応答チャネルで連続送信し、各移動端末が、受信した上記パイロット信号に基づいて、前記伝送チャネルのタイムスロットを識別することを特徴とする請求項1に記載の移動通信システム。

20 【請求項10】基地局と複数の無線端末とが、無線区間 において符号分割多元接続(CDMA)方式で形成され た予約チャネル、応答チャネルおよび複数の伝送チャネ ルを介して通信するようにした無線通信システムにおい て、

データ送信を要求する各無線端末が、上記予約チャネル に互いに非同期で予約用制御パケットを送信し、

上記基地局が、上記予約チャネルで受信した期間軸上で部分的に重なりをもつ複数の予約用制御パケット信号をパケット対応に分離して受信処理した後、受信した予約30 用制御パケットの送信元となる無線端末に対して使用すべき伝送チャネルとタイムスロットとを指定するための応答用制御パケットを上記応答チャネルで送信し、上記各無線端末が、上記応答用制御パケットで指定され

上記合無線流木が、上記心合用制両ハケットで指定された伝送チャネル上の指定されたタイムスロットでデータパケットを送信することを特徴とする無線通信システム。

【請求項11】前記基地局が、前記伝送チャネルから受信したデータパケットの宛先アドレスによって特定される無線端末に対して、受信動作すべき伝送チャネルとタイムスロットとを指定するための応答用制御パケットを前記応答チャネルで送信した後、上記指定した伝送チャネル上の指定したタイムスロットに上記受信データパケットを送信し、

上記応答用制御パケットの宛先となる無線端末が、該応答用制御パケットで指定された伝送チャネルの指定されたタイムスロットでデータパケットの受信動作を行うことを特徴とする請求項10に記載の無線通信システム。

【請求項12】基地局と無線で通信するための無線端末 装置であって、

50 上記基地局に対して、予約チャネルに固有の拡散符号で

処理した予約用制御パケットを上記基地局とは非同期で 送信するための手段と、

基地局から送信された応答チャネルに固有の拡散符号で 処理された応答用制御パケットを上記基地局と同期した 所定のタイムスロットタイミングで受信処理するための 手段と、

上記応答用制御パケットで指定された特定の伝送チャネル上の特定のタイムスロットタイミングで、上記伝送チャネルに固有の拡散符号で処理されたデータパケットを送信または受信処理するための手段とを備えたことを特徴とする無線端末装置。

【請求項13】それぞれ固有のアドレスを持つ複数の無線端末との間で、それぞれ固有の拡散符号と対応付けられた予約チャネル、応答チャネルおよび複数の伝送チャネルを介して、スペクトル拡散されたパケットにより通信する無線通信システム用の基地局であって、

上記予約チャネルから、複数の無線端末が互いに非同期 で送信した伝送チャネルアクセス要求のための予約用制 御パケット信号を受信し、予約用制御パケット毎に分離 して受信処理するための手段と、

上記予約用制御パケットの送信元の無線端末に対して、 上記応答チャネルを介して、使用すべき伝送チャネルと タイムスロットとを指定する応答用制御パケットを送信 するための手段と、

伝送用チャネルの各タイムスロットで、無線端末が送信 したデータパケットの受信処理、または無線端末宛のデ ータパケットの送信処理を行うための手段とを備えたこ とを特徴とする基地局装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は、移動通信システムおよび移動端末装置に関し、更に詳しくは、符号分割多元接続(CDMA: Code Division Multiple Access)方式を適用した予約方式の移動通信システムおよび移動端末装置に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、例えばアイ・イー・イー・イートランザクションズ オン コミュニケーションズ、パケット スイッチング イン ラジオ チャネルズ:パート3ーポーリング アンド (ダイナミック) スプリットーチャネルズ リザーベーション マルチプルアクセス、COM-24、8 (1976年)第832頁~第845頁 (IEEE Transactions on Communications、Packet Switching in Radio Channels:Part3-Polling and (Dynamic) Split-Channel Reservation Multiple Access、COM-24、8 (1976) pp. 832-845) (以下、従来技術1という)に述べられているように、周波数分割多元接続(FDMA:Frequency Division Multiple Access)方式で予約型アクセス制御を行ったいどう通信システムが知られている。

4

【0003】予約型アクセス方式では、データ送信要求をもつ移動端末が、予約用制御パケットで基地局に伝送チャネルの予約を行い、基地局が、端末に割り当てるべき伝送チャネルと送信タイミング(タイムスロット)をスケジューリングし、各端末に対して、応答用制御パケットによって使用すべき伝送チャネルとタイムスロットを通知する。この方式によれば、基本的に伝送チャネルではパケットの衝突は発生しない。予約型アクセス制御の通信システムの他の例としては、例えば、特開平6-311160号公報(以下、従来技術2という)に、時間分割多元接続(TDMA: Time Division Multiple Access)方式によるものが提案されている。一方、FPLMTS(Future Public Land Mobile Telecommunication Systems)の標準方式として、符号分割多元接続

(CDMA: Code Division MultipleAccess) 方式が有望となっている。CDMA方式の移動通信システムは、例えば特開平7-38496号公報(以下、従来技術3という)で提案されている。

[0004]

20 【発明が解決しようとする課題】しかしながら、従来技術1および2で提案されたFDMAおよびTDMAによる予約型アクセス方式の移動通信システムでは、各移動端末は、予約用制御チャネルで互いに非同期で予約用制御パケットを送出するため、複数の予約用制御パケットが衝突する可能性が高く、衝突に伴う予約用制御パケットの再送信が繰り返されてシステム全体のスループットを劣化させる要因となっている。一方、CDMAを採用した従来技術3は、予約型アクセス制御における上記問題に関して特に有効な情報を与えていない。

30 【0005】本発明の目的は、予約型アクセス制御方式 の移動通信システムにおける予約用制御パケットの衝突 の問題を解決し、スループットの高い移動通信システム および移動端末装置を提供することにある。本発明の他 の目的は、予約型アクセス制御方式の移動通信システム における予約用制御パケットの衝突の問題を解決し、ス ループットの高い移動通信システムおよび移動端末装置 を提供することにある。

[0006]

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するため に、本発明の移動通信システムでは、基地局と移動端末 との間の無線通信区間に、移動端末から基地局へ向かう 上り方向のデータパケットおよび基地局から移動端末へ 向かう下り方向のデータパケットの送信に使用する複数 の伝送チャネルと、移動端末から基地局に伝送チャネル 割当て要求を示す予約用制御パケットを送信するために 使用される予約チャネルと、基地局から移動端末に対し てデータ送受信すべき伝送チャネルを示す応答用制御パケットを送信するために使用される応答チャネルとを設け、上記予約、応答および伝送の各チャネルにはCDM 50 A方式によるスペクトラム拡散を適用し、データ送信要

求をもつ移動端末が、任意のタイミングで上記予約チャネルに予約用制御パケットを送信し、基地局から上記応答チャネルに送信した応答用制御パケットによって、各移動端末に使用すべき伝送チャネルとタイムスロットとを指定し、各移動端末が、上記応答用制御パケットで指定された伝送チャネル上の指定されたタイムスロットでデータパケットの送受信を行うようにしたことを特徴とする

【0007】更に詳述すると、上記予約、応答および伝 送の各チャネルには、それぞれ固有の拡散符号、例えば 疑似雑音 (PN: Pseudo Noise) を割り当て、特に、予 約チャネルには、他の応答用および伝送用のチャネルよ りも短い拡散符号を割り当てる。基地局は、複数の移動 端末から時間的に互いに重なりをもって送信された複数 の予約用制御パケットの信号をマッチドフィルタによっ て識別し、各パケット対応にビット信号の受信処理を行 う。本発明の好ましい実施例によれば、移動端末から予 約パケットを受信すると、基地局は、スケジュール制御 によって各伝送チャネルにおけるタイムスロットの割当 てを行い、その結果を応答用制御パケットで各移動端末 宛に通知する。また、同時通信されるパケットの総量を 規制するために、基地局が、トラフィックの状況に応じ たビジートーン信号を周期的に送信し、データ送信要求 をもつ各移動端末が、上記ビジートーン信号に応じた予 約パケット送信制御を行うようにする。尚、無線区間に 応答チャネルを複数用意しておき、移動端末毎の受信す べき広答チャネルを指定するようにしてもよい。

[0008]

【作用】本発明によれば、伝送チャネルにはタイムスロ ットを定義し、各移動端末が、基地局から指定された特 定のタイムスロットでデータの送受信を行うようにし、 予約チャネルに対しては、タイムスロットは設けずに、 データ送信要求をもつ各移動端末が任意のタイミングで 予約用制御パケットを送信するようにしているため、各 移動端末における予約用制御パケットの送信動作が容易 となる。また、各移動端末が、予約用制御パケットを伝 送チャネルで送信されるデータパケットよりも短い周期 を持つ拡散符号によってスペクトル拡散し、基地局側で は、予約チャネルの信号をマッチドフィルタにより受信 する。この場合、同一拡散符号でスペクトル拡散された 2以上の制御パケットが時間軸上で部分的に重なってい ても、各パケット間に拡散符号上の1チップ以上のタイ ミングずれがあれば、マッチドフィルタは、受信パケッ トを識別できるため、複数の移動端末がそれぞれ任意の タイミングで予約用制御パケットを発生しても、それら が衝突によって受信不能となる可能性は極めて低い。

[0009]

【実施例】図1は、本発明を適用する移動通信ネットワークの構成の1例を示す。1は電話機等の固定端末3を収容した公衆網、2は、複数の基地局4(4a、4b、

…)を収容し、上記公衆網に接続された移動通信網であり、各基地局4は、それぞれのサービスエリア(セル)内に位置する移動端末5(5a、5b、…)と無線チャネル6で通信する。尚、無線チャネル上では、データ・音・画像が混在したマルチメディア情報の通信に適したCDMA方式のパケット伝送が適用される。

【0010】図2は、本発明による無線通信システムの送受信プロトコルを示す。図2の(A)は、コールセットアップ処理のプロトコルを示す。コールセットアップ処理には2種類あり、1つは、無線端末に対してサービスエリア内のローカルID(ローカルアドレス)を最初に付与する処理であり、もう1つは、無線端末に他の送信先端末と通信するためのリンク番号を付与するための処理である。上記ローカルIDは、各無線端末に予め与えてある固有のアドレス番号よりも短縮されたアドレス番号であり、このローカルIDを使用することによって、パケット長の短縮が図られる。リンク番号もこれと同様の効果を持つ。

【0011】コールセットアップ処理の手順は、上述し 20 たローカル I Dの付与、リンク番号付与のどちらにも共 通であり、送信端末が、予約チャネル7を利用して、基 地局にコールセットアップ予約用の制御パケット10a を送信し、基地局が、応答チャネル8を利用して、送信 端末にコールセットアップ広答用の制御パケット11a を送信する。上記予約用制御パケット10aには、送信 元を示すアドレス情報が設定されている。また、上記応 答用の制御パケットには、受信動作すべき送信端末アド レスと、受信動作すべき伝送チャネル9上のタイムスロ ットが指定されている。これによって、上記応答用制御 パケットで指定された送信端末が、伝送チャネル9上の 指定されたタイムスロットで、基地局が送信した位置登 録情報(ローカル I D番号)あるいはリンク情報(リン ク番号)を含むコールセットアップ用のデータパケット 12 aを受信する。なお、制御用パケットに余裕があれ ば、コールセットアップ用データパケット12aを利用 することなく、コールセットアップ広答用の制御パケッ ト11aで上記位置登録情報あるいはリンク情報を伝送 することも処理も可能である。

【0012】上記予約、応答、伝送チャネルは、適用するPN符号によって選択される。また、基地局による各伝送チャネル上でのタイムスロットの割当ては、例えば、管理テープルを参照して、空きチャネルの中から、応答用制御パケットの送出スロット以降で時間的に最も近い空きスロットを割り当てるように、スケジューリングされる。

【0013】図2の(B)は、情報伝送のためのプロトコルを示す。データ送信要求をもつ各送信端末は、予約用チャネル7を利用して、基地局に予約用制御パケット10bを送信する。これに応答して、基地局が、応答制50 御用チャネル8を利用して送信端末に応答用制御パケッ

8

ト8 bを送信し、送信端末が送信動作に使用すべき伝送 チャネル9とタイムスロットを指定する。予約パケット を送信した各伝送端末は、自局宛の応答用制御パケット 11bを受信すると、そこで指定された伝送チャネル9 中の特定のタイムスロットを利用して、基地局に情報伝 送用のデータパケット12bを送出する。

【0014】上記データパケット12bは、一旦、基地局によって受信される。基地局は、上記データパケットの宛先アドレスを確認し、宛先端末(受信端末)がサービスエリア内に位置する移動端末の場合は、応答チャネル8を利用して、受信端末と受信動作すべき伝送チャネルおよびタイムスロットを指定した制御パケット13を送信した後、上記指定したタイムスロットで、上記送信端末からの受信パケット12bを転送動作する。受信端末は、上記制御パケット13で指定された伝送チャネル9のタイムスロットで、基地局が転送したデータパケット14を受信する。

【0015】上述した情報伝送プロトコルによれば、移動端末から基地局へ向かう上り方向のデータ転送には予約用の制御パケットを必要としているが、基地局から移動端末へ向かう下り方向のデータ転送には、予約用の制御パケットは不要である。基地局は、パイロット信号によって、各移動端末に送受信動作における基準タイミングを与えており、各移動端末は、基地局からの情報伝送用のデータパケット14とパイロット信号とを同一の遅延時間で受信できるため、パイロット信号を参照していれば、データパケットの同期捕捉は容易に行える。

【0016】図3は、従来の予約方式の無線通信システムにおけるアクセス制御方式を示す。予約方式は、図2で説明したように、情報伝送用のデータパケットの送信に先立って、予約パケットを送出し、予約が成立してからデータパケットを送信する方式であり、伝送チャネル9の他に、予約チャネル7と応答チャネル8とが用意される。チャネルの分割は、周波数分割(従来技術1参照)あるいは時分割(従来技術2参照)によって行われる。

【0017】図3では、横軸に時間21を示す。無線端末が、予約チャネル7で基地局に予約用制御パケットを送信すると、基地局が、伝送チャネル上でのタイムスロットのスケジューリング24を行い、応答チャネル8を利用して無線端末に予約結果を示す制御パケットを送信する。従来の方式によれば、22a、22bで示すように、予約チャネル上で複数の移動端末からの予約パケットが衝突する可能性がある。各位相端末は、予約用制御用パケットを送出した後、一定時間待っても自分宛の応答用制御パケットが返って来ない場合、予約チャネル上で衝突が発生したものと判断し、予約用の制御用パケットを再送動作(23a、23b)する。予約方式のスループットは、上述した予約パケットの衝突に依存して制限されてしまう。

【0018】図4は、本発明による予約チャネルにCD MA (Code Division Multiple Access、符号分割多元 接続)によるアクセス制御方式を適用した示す。本発明 は、予約制御用チャネルをCDMA方式によってアクセ ス制御(従来技術3参照)する点で、従来の予約方式と 異なる。図3に示した予約チャネル7において、横軸は 時間21、縦軸は送信端末25を示し、複数の端末から の予約パケットが時間軸上で部分的に重なって送出され た状況を表現している。CDMA方式では、送信データ 10 の各シンポル (「1」、「0」) を、チャネルに固有の パターンをもつ複数チップの拡散符号(直交符号または PN符号)に置換することによって、スペクトル拡散し ている。例えば、直接拡散方式において、複数の送信端 末が、同一のPN (Pseudo Noise、疑似雑音) 系列を使 用してデータをスペクトル拡散し、同一のキャリア周波 数でデータ送信した場合、データの送信タイミングに1 チップ以上の時間的なずれがあれば、受信側では、各送 信データを独立に識別することが可能である。

【0019】本発明では、予約チャネルにCDMA方式 のパケット通信を適用し、複数の移動端末に対して、予約用の制御パケットを任意のタイミングで送信させる。複数の端末からの予約制御パケットの送信タイミングが完全に一致した場合は、パケットが衝突したことになるが、通常、このような完全一致は稀であり、26(26a、26b)で示すように、時間的に重なっても、2つのパケットに1チップ以上のタイミングのずれがあれば、衝突は回避されたことになり、再送の必要はない。従って、本発明の方式によれば、従来の予約方式と比較して、スループットが著しく改善される。

30 【0020】本発明では、データ送信要求をもつ各移動端末は、予約チャネルにおいて、任意のタイミングで伝送チャネルタイムスロットの予約用制御パケットを送信し、応答チャネルで基地局が送信する応答用制御パケットによって指定された伝送チャネルの指定されたタイムスロットで、送信データを送出する。データ伝送は、原則としてタイムスロット単位で行い、送信データが複数タイムスロットに及ぶ場合は、各タイムスロット毎に予約を行うが、予約処理を効率課するために、1個の予約用制御パケットで複数タイムスロットの伝送チャネルを予約可能にしておき、1個の予約用制御パケットに対して、基地局が、1つの応答用制御パケット、またはタイムスロット毎の複数の応答用制御パケットで、複数のタイムスロットを割り当てるようにしてもよい。

【0021】本発明において、予約パケットは任意のタイミングでの送信を許容するが、応答用の制御パケットと情報伝送用のデータパケットの送受信は、予め決められた一定長のタイムスロットに同期して行う。応答チャネルと各伝送チャネルを固定長をもつタイムスロットに分割することにより、各無線端末と基地局での高速同期50を容易にする。すなわち、基地局が、適切な周期をもつ

PN系列を用いたスペクトル拡散によって生成したパイロット信号を共通チャネル (パイロットチャネル) で送信し続け、各無線端末が、上記パイロット信号をモニターすることによって同期信号 (基準信号) を抽出し、応答チャネルおよび各伝送チャネルに基地局と同期したタイムスロットを設定する。尚、パイロット信号は拡散符号の同期を目的としているため、伝送情報の内容は何でも良い。従って、パイロット信号は、専用のパイロットチャネルを使用する代わりに、例えば、応答用の制御チャネルを利用することも可能である。

[0022] 図5は、本発明の移動通信システムで使用するパケットのフォーマットを示す。予約用制御パケットは、図5の(A)に示すように、先頭から順に、同期獲得のためのプリアンブル31a、パケットの種別(位置登録用、リンク確保用、情報伝送用)を表す予約種別432b、送信元アドレス33(位置登録済ならローカルIDを使用)、送信先アドレス34(リンク確保済ならリンク番号を使用)、予約したい送信パケット数(タイムスロット数)35、誤り検出符号であるCRC(Cyclic Redundancy Check)36aから構成される。なお、送信パケット数は、位置登録あるいはリンク確保のためのコールセットアップ処理では不要である。

【0023】応答用制御パケットは、図5の(B)に示 すように、先頭から順に、送信先アドレス34、パケッ トの種別(位置登録用、リンク確保用、上り情報伝送 用、下り情報伝送用)を表す応答種別32b、割当てた チャネルの拡散符号を表すPN種別37、割当てた送信 タイミングを表すタイミング情報38、CRC36bか ら構成される。本発明において、応答用制御パケットで は、プリアンブルが不要である。これは、各移動端末 (無線端末) が常にパイロット信号をモニターしてお り、該パイロット信号に基づいて、応答チャネルにおけ る各タイムスロットの同期をとり、各応答用パケットを 捕捉処理できるからである。 情報伝送用のデータパケ ットは、図5の(C)に示すように、先頭から順に、プ リアンプル31b、パケット種別(位置登録用、リンク 確保用、上り情報伝送用、下り情報伝送用)32c、送 信元アドレス33(位置登録済ならローカルIDを使 用)、送信先アドレス34(リンク確保済ならリンク番 号を使用)、データ39(情報伝送用チャネルあるいは 広答制御用チャネルのPN符号、送信あるいは受信のタ イミング、伝送情報)、CRC36cから構成される。 広答用の制御チャネルと情報伝送用のチャネルでは、タ イムスロット化されているため、パケット種別が異なっ ても、パケットサイズを固定長に統一しておく必要があ る。このため、例えば、各パケットの前方部に位置した アドレス部にダミービットを挿入し、それ以降の各フィ ールドの開始位置を調節する。なお、下り方向の通信で は、広答用制御パケットの場合と同様に、プリアンブル を省略することも可能である。

10

【0024】図6は、基地局4の概略的な構成を示すプロック図である。基地局は、アンテナ41と、CDMA送受信部50と、パケット制御部90と、基地局と移動通信網との間に介在する制御装置(BSC43)に接続されたBSCインターフェース42とからなる。

【0025】図7は、基地局のCDMA送受信部50の 詳細構成を示すブロック図である。52、53はそれぞ れ受信用、送信用の無線モジュールであり、ベースバン ド信号の変復調と、高ノ中間周波での送受信処理を行 う。基地局が送信する応答用の制御パケットは、応答チ ャネル信号線45 aを介して符号化回路58 aに入力さ れ、例えば、畳み込み符号等を用いた誤り訂正のための 符号化をした後、乗算器56 aにおいて、直交符号発生 器59から出力される応答チャネル用の直交符号によっ てスペクトル拡散され、加算器60に入力される。これ と同様に、伝送チャネル対応の複数の信号線45 bに出 力された送信データは、符号化回路58bで符号化さ れ、乗算器56 bにおいて各伝送チャネル対応の直交符 号でスペクトル拡散された後、加算器60に供給され 20 る。信号線45cに出力されたパイロット信号も、符号 化回路58cで符号化され、乗算器56cにおいてパイ ロットチャネルに固有の直交符号でスペクトル拡散され た後、上記加算器60に供給される。上記加算器60の 出力は、乗算器56において、PN発生器57aから出 力される各基地局に固有のPN(ロングコード)でスペ クトル拡散された後、上記送信用の無線モジュール53 に供給される。

【0026】一方、受信用の無線モジュール52で受信 処理された信号は、予約チャネル用のマッチドフィルタ70aと、伝送チャネル用の複数のマッチドフィルタ70b~70b'に入力される。予約チャネルの受信パケットは、マッチドフィルタ70aにおいて、受信信号を予約チャネルに固有のPNによって逆拡散処理し、パケット分離回路80において、時間的に重なりのあるパケット同士を分離することによって受信処理される。この場合、図8、図9で後述するように、逆拡散に適用するPN系列の周期をマッチドフィルタのタップ数と等しくしておくと、マッチドフィルタの出力がそのまま逆拡散処理結果となるため、高速同期が可能となる。互いに分40離された予約パケットは、復号化回路55aにおいて、例えばピタピ復号等の誤り訂正を伴った復号処理の後、パケット制御部90に供給される。

【0027】伝送チャネルの受信信号は、マッチドフィルタ70b~70b'において最初の同期捕捉を行ない、その後は、上記捕捉されたタイミングを起点として、PN発生器57bから各チャネル対応のPN系列を発生させ、乗算器56~56'において、受信信号と上記PN発生器57bから発生させた各チャネル対応のPN系列と乗算することによって逆拡散を行い、アキュムレータ54~54'で1シンボル分の逆拡散結果を累積

し、累積結果を復号化回路55~55°を介してパケット制御部90に供給する。

【0028】図8は、マッチドフィルタ70aによる予 約用制御パケットの受信処理を示す。図の(A)は、マ ッチドフィルタの原理図である。マッチドフィルタは、 PN系列のチップ幅に等しい遅延時間Tをもつ多段接続 された複数の遅延素子71と、初段の入力タップと各遅 延素子の出力タップ毎にに設けられた複数の係数乗算器 72とからなり、チップ時間毎に入力された受信信号が 上記各タップ間を遅延時間T71で伝搬する。そこで、 各遅延素子の遅延時間を予約チャネル用のPN系列のチ ップ幅と等しくし、PN系列の周期長(チップ数)とマ ッチドフィルタのタップ数とを等しくすれば、入力信号 の先頭チップが右端の出力タップに到達した時点で、タ ップ出力に1周期分のPN系列が同時に見えることにな る。各タップ出力と、各係数乗算器72に設定された予 約チャネル用の2値のPN符号(「1」または「-1」)とを乗算し、その総和を累算器73で求めて相関 値として出力すれば、チップ時間後とに変化する相関値 がピーク値になった時点が同期捕捉時となる。また、こ の時の出力値が、受信信号を逆クペクトル拡散して得ら れる復調値を示している。本発明では、拡散符号長とマ ッチドフィルタのタップ数とを等しくして、マッチドフ ィルタの出力値が、予約パケットの1ビット分の情報 (シンボル符号) となるようにしている。また、予約チ ャネル用のPN系列とレショートコードを適用すること によって、マッチドフィルタのタップ数を少なくし、同 期補足を容易にしている。

【0029】図12の(B)は、2つの予約パケット A、Bが時間軸上で部分的に重なって発行された場合を 例にとって、マッチドフィルタ70aによる予約パケッ トの識別動作を示した図である。 累算器 73の出力がピ ーク値を示した時点(同期補足時点)を起点として、P N周期 (シンボル周期) で累算器73に現われるその後 のフィルタ出力信号をグルーピングすると、同一の予約 パケットに属したビットデータ列を再現できる。図示し た例では、最初に現われたピーク値75-1を起点とし て、その後にPN周期75毎に現われる信号値(「1」 または「-1」) 76-2、76-3、76-4、…… を1つのビットデータグループとして集めると、予約パ ケット(A) 76を再現できる。また、上記ピットデー タグループと非同期で現われたピーク値77-1を起点 として、PN周期75毎に現われる信号値(「1」また は「-1」) 77-2、77-3、77-4、……を1 つのビットデータグループとして集めると、予約パケッ ト (B) 77を再現できる。これによって、時間的に重 なったパケットであっても、原理的には、1チップ以上 の位相のずれがあれば、別々のパケットとして識別する ことが可能となる。

【0030】図9は、パケット分離回路80の構成の1

例を示す。マッチドフィルタ70aの出力信号79aを 絶対値回路(ABS)81に入力し、比較器83aで、 上記マッチドフィルタ出力信号79aの絶対値と、関値 回路82から出力される所定の関値とを比較する。絶対 値が関値よりも大きい時、比較器82の出力がオン

12

(「1」状態)となり、AND回路84aに入力される。上記AND回路84aの他の入力信号は、初期状態においてオフ状態であり、これらが反転して入力されているため、AND回路84aは、上記比較器出力によって開かれ、その出力信号がオン状態(「1」状態)となる。AND回路84aのオン出力は、AND回路84bと84dに入力される。

【0031】上記AND回路84bは、他方の入力端子 にタイマ85aの出力の否定信号が入力されいる。初期 状態において、上記タイマ85aの出力はオン

(「0」)状態となっているため、AND回路84aの出力がオンとなった時点で、AND回路84bの出力もオン状態となる。上記AND回路84bのオン出力は、タイミングレジスタ86aにイネーブル信号として入力され、このとき、PN符号のチップ周期でカウント動作しシンボル周期で初期値に戻るカウンタ87の値が、上記レジスタ86aに設定される。尚、カウンタ87の出力値は、図8の(B)で説明した同期補足時のチップ位置(同期補足タイミング)を示している。

【0032】上記AND回路84bのオン出力は、AN D回路84bと84dの他方の入力を制御するタイマー 85aを起動させる。上記タイマー85aは、予約パケ ットの1パケット期間が経過する迄の間、出力をオン状 態に維持し、この期間が経過するまで、上記AND回路 84 bを閉じて、上記タイミングレジスタ86 a に他の カウンタ値が設定されるのを防止する。タイマー85が タイムアウトする前に、マッチドフィルタから次のピー ク値が出力されると、AND回路84aから出力された オン出力は、タイマー85aの出力で開かれた状態にあ るAND回路84dと、次のタイミングレジスタ86b と対をなすAND回路84b'を介して、次のタイミン グレジスタ86 bのイネーブル端子に入力される。この 結果、タイミングレジスタ86bにカウンタ87の出力 値が設定される。この時、レジスタ86bと対をなすタ 40 イマー85bが起動され、上述したタイマー85aと同 様の動作によって、1パケット期間が経過するまでの 間、レジスタ86bへの他の値の設定を禁止すると共 に、次回発生したイネーブル信号を更に次のレジスタ8 6 cへ入力するよう動作する。この実施例では、4つの タイミングレジスタ86 a~86 dを備えているため、 以下、同様の動作の繰返しによって、時間的に重複して 発生する複数の予約パケットのうち、発生順に4個のパ ケットについて、同期捕捉タイミングが記憶される。

【0033】タイミングレジスタ86aに設定された同 50 期補捉タイミングの値は、比較器83bにおいて、カウ

14

ンタ87の出力値と比較され、カウンタ値が上記タイミ ングレジスタ86 aに設定された同期捕捉タイミングと 一致する度に、比較器83bの出力がオン状態となる。 上記比較器のオン出力は、タイマ85aがオン状態にあ る間は開かれた状態にあるAND回路84cを介して、 データレジスタ87aのイネーブル端子に入力される。 この結果、データレジスタ87aには、上記同期捕捉タ イミングにおけるマッチドフィルタの出力が入力され る。他のタイミングレジスタ86b~86dも、上記と 同様に動作し、データレジスタ87b~87dに予約パ ケット毎のマッチドフィルタの出力が記憶される。上記 データレジスタ87a~87dには、各予約パケット毎 の同期捕捉タイミングに従ってデータが入力されるた め、クロック発生回路88で生成したビット周期のクロ ックに同期して、これらのデータレジスタ87a~87 dの内容を出力レジスタ88a~88dに転送し、出力 レジスタ88a~88dから図7に示した復号化回路5 5 a に各予約パケットの受信データを転送する。

【0034】図10は、基地局4のパケット制御部90の詳細構成を示す。パケット制御部90は、ディジタル信号処理装置(DSP)91を有し、予約チャネルの受信データ(予約パケットの内容)は、上記DSP91の解読ルーチン92によって解読された後、上り方向スケジュール制御ルーチン93によって、伝送チャネルとタイムスロットの割当て処理(スケジューリング)が行なわれる。上記上り方向スケジュール制御ルーチン93で決定した伝送チャネルとタイムスロットを応答パケット作成回路97に伝え、応答パケット作成回路97で生成し各端未宛の応答パケットを応答チャネルで送信することによって、各移動端末から基地局への上り方向の伝送パケットを基地局のスケジューリングに従って行わせることが可能となる。

【0035】各伝送チャネルからの受信データは、信号 線44b~44b′を介して、各伝送チャネル対応に設 けた受信処理回路96b~96b'に入力され、データ パケットとしてBSCインターフェイスに転送される。 一方、下り方向のデータパケットは、一端送信パッファ 99に蓄積された後、DSPの下り方向スケジュール制 御ルーチン95で行ったスケジュールに従って、送信制 御される。すなわち、下り方向スケジュールに応じて、 先ず、応答パケット構造作成回路97で作成した応答パ ケットを応答チャネルから送出し、その後、上記下り方 向スケジュールで決めた伝送チャネルの所定のタイムス ロットで、伝送パケット構造作成回路98a~98a' で生成したデータパケットを送出する。なお、本実施例 では、伝送チャネルがビジー状態にあるときに移動端末 からの予約パケットの発行を抑制するために、予約チャ ネルで受信された予約パケットの数と、上り方向スケジ ュール制御ルーチン93か把握している伝送チャネルの 利用状態情報とに応じて、DSP91のビジートーン値 計算ルーチン94がビジートーン情報を生成し、これを 応答チャネル45aで各移動端末に通知する。

【0036】図11は、移動端末(無線端末)5の構成を示すプロック図である。移動端末は、アンテナ100と、上記アンテナに接続されたCDMA送受信部110と、上記CDMA送受信部110に接続されたパケット制御部130と、上記パケット制御部130に接続されたデータ処理装置とからなる。データ処理装置は、マイクロプロセッサ(MPU)101と、データ及びプログ10ラムを貯蔵するためのメモリ102と、内部パスにI/Oインターフェイス103を介して接続された複数の入出力装置からなる。入出力装置としては、例えば、カメラ104a、スピーカ104b、ディスプレイ104c、キーボード104d等がある。

【0037】図12は、移動端末のCDMA送受信部110の詳細構成を示す。112、113は、ベースパンド信号の変復調と高/中間周波での受信処理および送信処理を行う無線モジュールである。送信回路では、予約チャネルと伝送チャネルの各々において、符号化回路120a、120bで送信パケットの誤り訂正の符号化を行なった後、PN発生器121a、121bで発生させた各チャネルに固有のPN系列を用いて、乗算器114a、114bで送信パケットを拡散処理し、送信用無線モジュール113に送りこむ。このとき、伝送チャネルでの拡散処理は、PN発生器119から発生させた基準タイミング105cに同期して行う。

【0038】一方、受信回路では、受信用無線モジュール112から出力された受信信号を乗算器114cに入力し、PN発生器119で発生させた基地局に固有のP N符号を用いてスペクトル逆拡散する。乗算器114cの出力は、応答チャネル、伝送チャネル、パイロットチャネル対応の設けた乗算器114d、114e、114fに入力され、直交符号発生器117で発生させた各チャネルに固有の直交符号によって逆拡散される。応答チャネルと伝送チャネルでは、直交符号で逆拡散した信号を、それぞれ累算器115d、115eを介して、復号化回路116d、116eに入力し、誤り訂正の復号化された信号を信号線105d、105eを介してパケット制御部130に転送する。パイロットチャネルでは、10交符号で逆拡散したパイロット信号を累算器115f

を介してDLL (Delay Locked Loop) 回路118に入力し、同期追跡する。PN発生器119は、上記DDL 回路118の出力に同期してPN系列を発生させる。また、復号化回路116d、116eは、累算器115fから出力されるパイロット信号に同期して動作させる。【0039】図13は、移動端末のパケット制御部130の構成の1例を示す。応答チャネルの復号データは、DSP131のモニタリングルーチン132で解読され、応答パケットの内容は、上り方向スケジュール制御

50 ルーチン134と下り方向スケジュール制御ルーチン1

35に供給され、応答チャネルで受信されたビジートー ン信号は、ビジートーン計算ルーチン133に供給され る。

【0040】下り方向の伝送チャネルでのパケット受信 処理回路136は、下り方向スケジュール制御ルーチン 135の出力と基準タイミング信号105cによって制 御される。送信データは、送信バッファ138に一時的 に蓄積され、上り方向スケジュール制御ルーチン134 からの制御信号に従って、伝送パケット構造作成回路1 39に入力され、伝送チャネルへのデータパケットの送 出か行なわれる。上り方向スケジュール制御ルーチン1 34は、応答パケットの内容に従って、伝送パケットを 送出すべき伝送チャネルの指定信号106を発生し、基 地局が指定したタイムスロットのタイミングで、伝送パ ケット構造作成回路139を起動する。PN発生器12 1 bは、上記伝送チャネルの指定信号106で指定され たチャネルのPN符号を発生する。

【0041】また、ビジートーン値計算ルーチン133 は、広答チャネルで受信されるビジートーン信号からビ ジートーンの値を計算し、トラフィックの状況情報を上 り方向スケジュール制御ルーチン134に通知する。上 り方向スケジュール制御ルーチン134は、トラフィッ クの状況に応じて予約パケットの発生を制御し、送信バ ッファに送信データがある時、基地局から予約パケット の抑制指示がなければ、任意のタイミングで予約パケッ ト構造作成回路137を起動し、予約パケットの送信を 指示する。伝送パケットの送信処理も、基準タイミング 105cに同期したタイムスロットで行なわれる。

【0042】上述したように、本発明では、予約チャネ ルにCDMA方式を適用することによって、各移動端末 に予約用制御パケットの送信を任意のタイミングで行わ せた場合でも、パケット衝突による再送の可能性を低減 できるようになった。しかしながら、時間的な重なりを もって複数のパケットが発生されると、パケット信号は 互いに雑音として影響し合うため、同時に発生するパケ ットの量が多くなると、パケット信号の全てが雑音に埋

$$R(t)' = \frac{R(t-l)}{P(t-l)}$$
 · · · · · (数1)

【0047】この式は、以下のように導出される。先 ず、タイムスロット「t」におけるサービスエリア内の 全移動端末の予約用制御パケットの数R(t),と、1 つ前のタイムスロット「t-1」における予約制御用パ ケットの数R(t-1) 'とか等しいと見積る。

【0048】R(t-1) を基地局が把握している予 $I(t)+R(t)^* \ge T$

【0050】と推定された場合、送出確率P(t)が式 (3) に従うようにビジートーン制御し、各移動端末か ら実際に送出される予約用制御パケットの量を抑制する

もれてしまい、受信側で識別できなくなるという問題が ある。

16

【0043】予約用制御チャネル、応答用制御チャネ ル、および複数の情報伝送用チャネルからなる本発明の 移動通信システムにおいて、応答用の制御パケットとデ ータパケットの総量は基地局で制御することができる が、予約用制御パケットは、各移動端末が自律的に発行 するため、基地局で直接的に制御することはできない。 このパケット総量規制の問題を解決するため、本発明の 1 実施例では、基地局がトラフィックの状況を示すビジ ートーン信号を発生し、各移動端末が、上記ビジートー ン信号を参照して予約用制御パケットの送出を制御する ようにしている。ビジートーン信号は、ビジートーン専 用のチャネルで送信してもよいが、下り方向の制御チャ ネルである応答用制御チャネルにおいて周期的に現われ る空き時間帯を利用してもよい。

【0044】図14は、応答用制御チャネルの空き時間 帯を利用してビジートーン信号を送信する制御方式を示 した図である。図において、「t-1」、「t」、「t+1」は応答用制御チャネルにおけるタイムスロット番 号であり、143は上記応答用制御チャネルにおける空 き時間帯で送信されるビジートーン信号を示す。また、 148は予約用制御パケット、R(t)はタイムスロッ トtで移動端末が送信した予約用制御パケットの個数、 R(t)'はタイムスロットtにおける予約用制御パケ ットの送信要求個数、149は情報伝送用のデータパケ **ット、I (t) はタイムスロット t で発生したデータパ** ケットの個数、Tは同時送信を許容できる局の数(同時 許容パケット数)、P(t)は予約用制御パケットの送 出確率を示す。ここで、R(t)'とR(t)は、情報 伝送用のデータパケットの長さで規格化した個数とす

【0045】最初に、次式(1)を仮定する。 [0046] 【数1】

40 約制御用パケット数R (t-1) を用いて書き直せば、 式 (1) の右辺に等しくなる。以下、R (t) 'を式 (1) から推定し、もし、通信パケットの総量が、許容 値Tを越え、式(2)

[0049]

【数2】

(数2)

ことによって、予約用制御パケット数と情報伝送用のデ ータパケット数との和を許容値Tと同程度にする。

50 [0051]

17

【数3】

 $P(t) = \frac{[T - I(t)]}{R(t)} \qquad \cdots \qquad (33)$

【0052】ここで、送出する予約制御用パケット数は (4) 確率的に決まるため、マージンを見込んでTを少なめに 【0053】 設定しておくことを考慮する必要がある。一方、式 【数4】 /(t)+R(t)' <T (数4)

【0056】つまり、送出要求した予約制御用パケットを全部送出する。式(3)あるいは式(4)の送出確率が、ビジートーン情報となる。

【0057】応答用制御チャネルは、図2で示したように、パイロット信号に基づいて、情報伝送チャネルにおけるデータパケット長に対応させたタイムスロット化を行っている。ここで、応答用制御パケット長は、データパケット長よりも短く設定するものとし、パイロット信号に基づいて設定した各タイムスロットを応答パケット長に合わせて更に細分化すると、例えば、タイムスロット長(データパケット長)を512ビット、応答パケット長を42ビットとした場合、1タイムスロット中に応答パケット用のサブスロットを12個設定でき、最後に8ビット分の空き時間帯ができる。図14のビジートーン143は、このようにして得られる空き時間帯を利用し、情報伝送用チャネルの1スロット分の間隔で周期的に送信される。

[0058]

【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明 は、予約型パケットアクセス制御方式の移動通信システ ムにCDMAを適用することによって、各移動端末に予 約用制御パケットを任意のタイミングで送信させた場合 でも、衝突による再送信発生の可能性を低減し、スルー プットの向上を図ったものである。本発明によれば、例 えば、予約用制御パケットに短い拡散符号を適用し、基 地局側にマッチドフィルタにより同期捕捉を行わせるこ とによって、複数の移動端末が互いに非同期で予約用制 御パケットを送信した場合でも、基地局側で各予約パケ ットを高速に識別可能としている。また、各パケットに 設定する端末アドレス情報に、本来のアドレス番号より も短縮されたローカルアドレス(自アドレス)、または リンク番号(送信先アドレス)を使用することによって 伝送効率を向上できる。さらに、各端末装置に、基地局 からのビジートーン信号に応じて予約用制御パケットの 送信を制御させた場合、同時通信パケット量が過多にな るのを回避し、良好な通信を保証することができる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を適用する移動通信ネットワークの構成の1例を示す図。

18

【図2】本発明の無線通信システムにおける送受信プロトコルを説明するための図。

【図3】従来の無線通信システムにおけるチャネルアクセス制御方式を説明するための図。

20 【図4】CDMA方式を適用した本発明の無線通信システムにおけるチャネルアクセス制御方式を説明するための図。

【図5】本発明の移動通信システムで使用するパケットフォーマットを示す図。

【図6】基地局の構成を示すブロック図。

【図7】基地局のCDMA送受信部50の構成を示すブロック図。

【図8】マッチドフィルタ70の構成と予約用制御パケットの受信処理を示す図。

30 【図9】パケット分離回路80の構成を示す図。

【図10】基地局のパケット制御部90の構成を示す 図

【図11】移動端末の構成を示すブロック図。

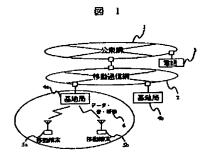
【図12】移動端末のCDMA送受信部110の構成を示す図。

【図13】移動端末のパケット制御部130の構成を示す。

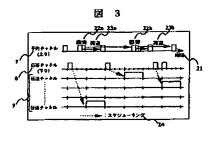
【図14】 ビジートーン制御を説明するための図。 【符号の説明】

40 1…公衆網、2…移動通信網、4…基地局、5…移動端末、7…予約チャネル、8…応答チャネル、9…伝送チャネル、41、100…アンテナ、50、110…CD MA送受信部、90、130…パケット制御部、42… BSCインタフェース、101…MPU、102…メモリ、103…入出力インタフェース、55、116…復号器、57、121…PN発生器、118…DLL、58、120…符号化器、70…マッチドフィルタ、83…比較器、84…AND回路、85…タイマー、86…レジスタ、87…カウンタ、88…クロック。

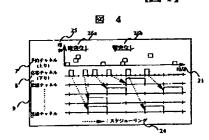
[図1]



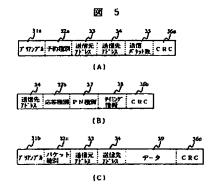
[図3]



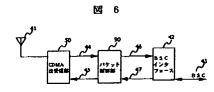
【図4】



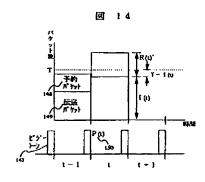
[図5]



【図6】

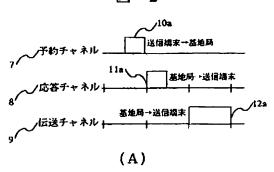


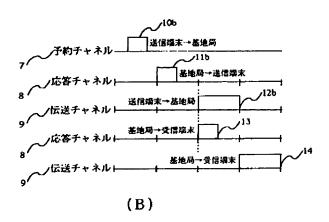
[図14]



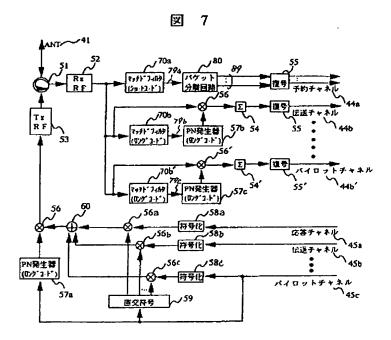
[図2]

図 2



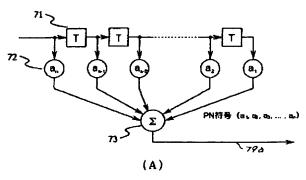


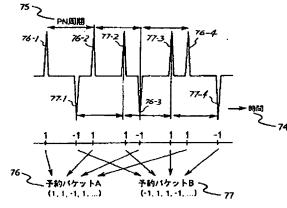
【図7】



[図8]

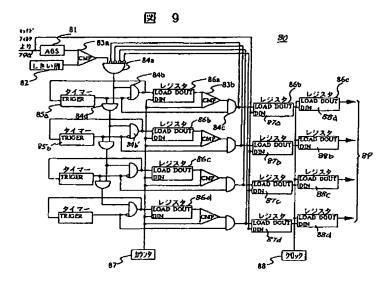




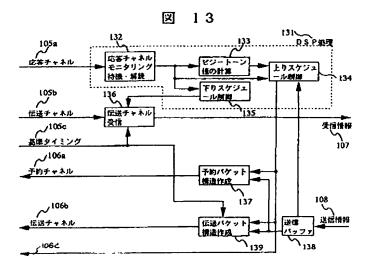


(B)

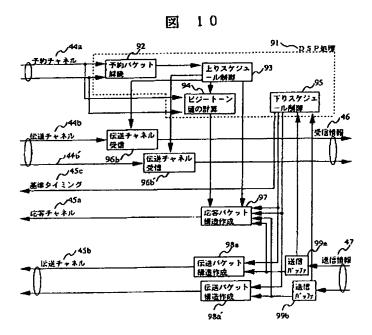
[図9]



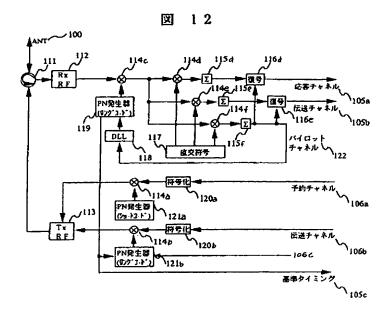
【図13】



【図10】



[図12]



フロントページの続き

(72)発明者 土居 信数

東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地株式会社日立製作所中央研究所内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects i	n the images include but are not limited to the items checked:
☐ BĹÆ	CK BORDERS
☐ IMA	GE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FAI	ED TEXT OR DRAWING
BLU	RRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
SKE	WED/SLANTED IMAGES
□ coı	OR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRA	Y SCALE DOCUMENTS
LIN	ES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REF	ERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
🗖 оті	ER:
пто 🗖	

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.